PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

02-001090

(43)Date of publication of application: 05.01.1990

(51)Int.CI.

G06K 19/073

G06F 12/14

G06K 17/00

(21)Application number: 01-002899

(71)Applicant: HITACHI MAXELL LTD

(22)Date of filing:

11.01.1989

(72)Inventor: SHINAGAWA TORU

(30)Priority

Priority number: 63 21919

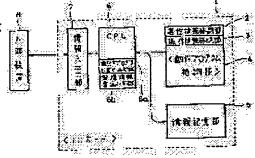
Priority date: 03.02.1988

Priority country: JP

(54) IC CARD AND METHOD FOR WRITING ITS OPERATION PROGRAM

(57)Abstract:

PURPOSE: To improve an operation program and the confidentiality of the rewriting of the program and to prevent the illegal rewriting of the program by controlling the possibility of the rewriting of the program in an IC card and giving authority to rewrite the program according to the coincidence of collated information. CONSTITUTION: When the operation program is to be written or rewritten, an instruction from an external device 8 is decoded in a CPU6, and when the decoded instruction is the one for the writing of an operating processor, an operation program writing control program 6a in the CPU6 is started and executed. On the other hand, when identification information is already written, the identification information is read from an identification information storing part 3, and the collation between the read identification information and input identification information is executed. Further, it is decided whether both the pieces of identification information coincide with each other or not, and the



input new identification information or attribute information is accepted only when both the pieces of identification information coincide with each other. The CPU6 decides whether both the pieces of identification information coincide or not, stores either the identification information or the attribute information to a corresponding storing part in either an attribute information storing part 2 or the identification information storing part 3, and executes rewriting processing for both pieces of information.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]
[Date of sending the examiner's decision of rejection]

⑲ 日本国特許庁(JP)

10 特許出頭公開

平2-1090 @ 公 開 特 許 公 報 (A)

Int. Cl.
 *

識別記号

广内整理番号

❷公開 平成2年(1990)1月5日

G 06 K G 06 F G 06 K 19/073

12/14 17/00

DE 3 1 0

7737-5B 6711-5B

G 06 K 19/00

日立マクセル株式会社

審査請求 未請求 請求項の数 12 (全16頁)

◎発明の名称

ICカード及びその動作プログラム書込み方法

郊特 頭 平1-2899

願 平1(1989)1月11日 22出

優先権主張

愛昭63(1988)2月3日每日本(JP)@特顯 昭63-21919

20 発 明 者

徾 大阪府茨木市丑寅1丁目1番88号

内

外1名

日立マクセル株式会社 の出 頭 人

大阪府茨木市丑寅1丁目1番88号、

79代 理 弁理士 梶山 佶是

1. 発明の名称

ICカード及びその動作プログラム背込み方法 2.特許請求の範囲

- (1) その内部に動作プログラムとこの動作プログ ラムに応じて所定の処理を実行するプロセッサと を有し、前記動作プログラムの沓換えが可能な【 Cカードにおいて、前記動作プログラムの書換え が可能か否かを示す姿換え可否情報とこの会換え 可否情報を沓換え可及び沓換え不可のいずれかの 状態に書換える許可を与えるための照合情報とを 記憶するメモリを備え、外部からの入力情報と解 記劇合情報との一致をもって前記者換え可否情報 の状態を可及び否のいずれか一方の情報に奔換え、 この書換え可否情報が背換え可となっているとき に前記動作プログラムの潜換え処理を実行するこ とを特徴とするICカード。
- (2) 動作プログラムを記憶したメモリとこの動作 プログラムに応じて所定の処理を実行するプロセ ッサとを付し、前記動作プログラムの書換えが可

能なICカードにおいて、前起動作プログラムの 背換えが可能が否かを示す許換え可否情報とこの 当換え可否保权を当換え可及び当換え不可のいず れかの状態に沓換える許可を与えるための脳合情 報とを記憶する記憶領域を崩記メモリ及び他のメ モリのいずれかに設け、外軍からの入力情報と前 記記憶領域に記憶された前記照合情報との一登を もって前記曹操え可否情報の状態を可及び否のい ずれか一方の情報に書換え、この書換え可否情報 が声換え可となっているときに前記動作プログラ ムの沓換え処理を災行することを特徴とするIC

- (3) 入力情報と顧合情報との一致をもって書換え 可否仿視の状態を掛換えるプログラムと、この書 換え可否情報が背換え可となっているときに動作 プログラムの古換え処理を行うプログラムとを有 していて、照合情報はカード取扱者を識別するた めの識別情報であることを特徴とする調次項1又 は2記載のICカード。
- (4) 動作プログラムを記憶したメモリは沓換え可

能な不得免性メモリであることを特徴とする請求 項3記載のICカード。

- (5) 副合併役は動作プログラムを識別する識別情報であることを特徴とする請求項1又は2記載の1Cカード。
- する外部から人力された人力情報と前記記憶領域 に記憶された前記取合情報との一致をもって前記 選択された動作プログラムについての前記言換え 可否情報の状態を可及び否のいずれか一方の情報 に書換え、この当換え可否情報が背換え可となっ ているときに前記選択された動作プログラムの帯 換え処理を実行することを特徴とするICカード。 (8) 記憶領域は動作プログラムを記憶しないメモ リに設けられることを特徴とする請求項7又は8 記載のICカード。
- (9) 記憶領域は複数の動作プログラムのそれぞれ に対応して設けられていることを特徴とする請求 項7記載のICカード。
- (10)動作プログラムはシステムプログラムを含むことを特徴とする請求項7記載の1Cカード。
 (11)動作プログラムを格納するための動作プログラム記憶領域と前記動作プログラム記憶領域に動作プログラムの書込みが可能か否かを示す書換え可否情報を格納する属性情報記憶領域とこの属性情報記憶領域に記憶された書換え可否情報を書換

- え可及び不可のいずれか…方の情報に告換える許 可を与えるための隣別情報が記憶される識別情報 記憶領域とを存するメモリと、外部からの入力情 保と前記識別情報記憶領域に記憶された識別情報 との一致をもって前記識別情報を併記属性情報配 体領域に記憶する場場情報書込み手段と、蔣記國 性情報記憶領域に記憶されている違別情報が書換 え可となっているときに外部から提供される動作 プログラムを消記動作プログラム記憶領域に記憶 する動作プログラム青込み手段と、前記動作プロ グラムに応じてその処理を実行する実行処理部と を備え、前記識別情報書込み手段により前記属性 ・情報記憶領域に存換え可を示す過期情報を記憶し た後に解記動作プログラム書込み手段により外部 から提供される動作プログラムを前記動作プログ ラム記憶領域に記憶し、前記識別情報客込み手数 により的記録性情報記憶領域に背換え不可を示す 雄跡情報を記憶することを特徴とするICカード の動作プログラム普込み方法。

,(12)動作プログラムを格納するための動作プロ

グラム記憶領域と前記動作プログラム記憶領域に 動作プログラムの背込みが可能が否かを示す識別 抗損を格納する異性抗慢犯性領域とこの属性情報 記憶領域に記憶された識別情報を書換え可及び不 可のいずれか一方の情報に書換える許可を与える ための識別情報が記憶される識別情報記憶領域と を有するメモリと、外部からの入力情報と前記簿 選情報記憶領域に記憶された識別情報との一致を もって旃記薬別情報を前記風性情報記憶領域に記 位する識別情報等込み手段と、前記属性情報記憶 領域に記憶されている識別情報が書換え可となっ ているときに外部から提供される動作プログラム を前記動作プログラム記憶領域に記憶する動作プ ログラム許込み手段と、前記動作プログラムに応 じてその処理を実行する実行処理部とを備え、前 記識別情報書込み手段により前記属性情報記憶領 域に背換え可を示す識別情報を記憶した後に前記 秀作プログラム書込み手段により外部から提供さ れるICカードの動作をテストするためのテスト プログラムを前記動作プログラム記憶領域に記憶

し、動作テストが終了後に正しい動作をしたIC カードについて消記動作プログラム帯込み手段により外部から提供される動作プログラムを前記動作プログラム記憶領域に記録し、前記期別情報書 込み手段により前記属性情報記憶領域に沓換え不可を示す識別情報を記憶することを特徴とするI Cカードの動作プログラム書込み方法。

3.発明の詳細な説明

【産業上の利用分野】

[従来の技術]

商品取引でのクレジットシステムとか、現金の受け渡しを行う銀行の支払/預金システム、病院とか社具食堂等における各種の格算システムなどがICカードを用いるシステムとして実用化されているが、このようなICカードによるシステム

では、その不正使用が大きな問題となる。

ICカードは、通常にマイクロブロクの世で、通常にマイクロブロクの投でする。 でよそり、そして外部装置との間でデータの投 でも行うためのインタフェース等とを内入している。 であるホストに対してあるホストに対してある。 での人とか、ICカードリーダ・ライタに対けている。 での人となる。 でのして、外部には、 での人となる。 での人となる。 でのして、外部には、 での人となる。 での人となる。 でのして、 のいて、 のいて、

ICカードに格納されるプログラムには、内蔵されるマイクロプロセッサ自体の制御動作に関するプログラムとか、基本的な内部回路等の制御のプログラムのほかに、マイクロプロセッサに対して特定の機能に応じて特定の処理を実行させる動作プログラム(テストプログラムとか、各種のア

プリケーションプログラム符を含む)とがある。

一般に、前者のプログラムの多くは、マイクロプロセッサとともに作られ、マスクROM等の中に格納されているので容易に遊換えることはできないが、後者の動作プログラムは、彼からホストコンピュータ等からメモリにダウンロードされる関係で、その音換えが可能である。

[解決しようとする課題]

グウンロードでプログラムを後から 為込む 【Cカードとしては、例えば、特別的 B1-21178 B号公優に示されているように、その動作プログラムを格納するプログラム格納部に 取気的消失可能な不揮発性メモリ等を用いているが、その動作プログラムが 対換え可能となっているが、このよこうな 【Cカードでは、動作プログラムの 否換えによる【Cカードの 改ざん、そしてその不正使用の 危険性がある。

そこで、この発明の目的は、このような従来の ICカードにおける動作プログラムが容易に古挽 えできるという欠点をなくし、以てその改ざんと か不正使用がされ難い、機密性の高いICカード を提供することにある。

また、この党朝他の目的は、ICカードにダウンロードでお込んだ動作プログラムの古換えがែ 限のあるもの以外できないようなICカードを提供することにあるとする。

この発明のさらに他の目的は、前辺のような目的を達成できるICカードの動作プログラム書込み方法を提供することにある。

[課題を解決するための手段]

この発明の特徴は、動作プログラムの容込み時にその動作プログラムの識別情報と属性情報を書込み、動作プログラムの選携えを行う場合には、 域性情報を参照して、選携え可能な場合のみ選携 えを行うようにして、動作プログラムの再換えに おける機密性を向上させたものである。しかも、 この場合の科性情報の再換えには、識別情報の紹 合をもって行い、識別情報の一致による許可制と して、特定の限られた者以外は許さないようにしている。 しかし、前記のような目的を逸成するためのこの発明のICカードにおける構成は、動作で否が表示す時代の事換え可否をおける。 う人の事換えが可能をおける。 とこの事換え可否は優えるである。 とこの事換え可否は優えるである。 とこの事換え可否は優えるである。 のようなの事換えるがである。 のようなである。 のようなである。

[作用]

このように、ICカードの内部に動作プログラムの海換え可否情報と紹合情報とを設けておき、 普換え可否情報を参照して動作プログラムの音換 え可或いは否(不可)の制御を行い、所合情報の 一致により動作プログラムの音換えに関する極限 を与えるようにしているので、ICカードの動作 プログラム、或いはその登換えに関する機密性が 向上し、不正な動作プログラムの音換えを防止す ることができる。

[宝塘份]

以下、この鬼叫の一実施併について関値を参照 して詳細に説明する。

第1隣は、この党明を適用したICカードの一 実施例を示すブロック図であり、第2図は、その 動作プログラムの遊込み処理におけるフローチャ ート、第3回は、その識別情報及び顕性情報の書 込み処理におけるフローチャート、第4例は、源 別情報及び属性情報の使用状態の一般を示す説明 図、第5 図は、この発明を適用したICカードの 他の実施例を示すプロック図、第8図は、第5図 に示すICカードの動作プログラムの書込み処理 におけるフローチャート、第7図は、第5図に示 す【Cカードの識別情報及び賦性情報の書込み処 弾におけるフローチャート、第8関は、第5関に ポす【Cカードのプログラム格納部の状態の一例 を示す説明図、第9図は、この発明を適用した「 Cカードのさらに他の実施例のブロック図、訪1 0 図は、その識別情報及び属性情報の書込み処理

、におけるフローチャートである。

ICカード1のプログラム協納部4及び情報記憶部5は、例えば、EEPROM(電気的消去可能な不得性メモリ)等の背換え可能な不揮発性メモリで構成されていて、プログラム格納部4には、動作プログラムの顕性情報を格納する顕性情報格

納那2と数作プログラムの環別情報を格納する調 別情報格納那3、そして動作プログラム格納部9 とがそれぞれ設けられている。

まず、第1図に示すICカード1の内容から込明すると、属性情報格納部2には、動作プログラムの労換えに関する属性情報(例えば、W(ライト)…当換え可(又は浮換え可能。以下同じ)、R(リードのみ)…当換え不可)が記録され、識別情報格納部3には、動作プログラムを改込んだ者の識別情報(例えば、時証番号、プログラム名等)が記録され、動作プログラム格納部9には動作プログラムが記憶される。

ここで、以性情報は、動作プログラム格納部9 に記憶される動作プログラムの許換え可否情報となっていて、識別情報は、似性情報の状態を容換 えるための照合情報(汚換え許可の条件情報)となっている。これら属性情報と識別情報とは、動作プログラムの許込みと同時に行われても、また、独立に行われてもよい。

したがって、動作プログラムの喜込み、音換え

を行う際には、外部装置8からの命令をマイクロ プロセッサを付する処理部(CPU)Bがデコー ドし、それが動作プロセッサの許込みに対するも のであるときに、CPUBの内部に記憶された動 作プログラム洋込み制御プログラム8aを起動す ることで行われる。そして、この動作プログラム 書込み制御プログラム8aは、例えば、第2階に 示すような処理となる。第2図において、そのス テップ101で、まず、属性情報格納部2に属性 情報が書込まれているかを判定し、属性情報が許 込まれていれば、次のステップ102において、 その属性情報が貫換え可能である否かを特定し、 客換え可能である場合には、次のステップ103 において、CPUSが動作プログラムの当換えを 作可する処理をして、ICカード1は、外部から 提供される動作プログラムの書込み処理を実行す

このような処理においては、属性情報が書込まれていることが動作プログラムの書込み条件となっていて、かつその属性情報が書込み可の状態に

なっていなければ動作プログラムの改込みができないことになる。 そこで、属性情報を不可の状態にしておくことにより、動作プログラムの改込みを禁止することが可能である。

このような異性情報自体の普込みと識別情報の 市込み、そしてこれらの背換えを行うには、CP U8の内部に記憶された管理情報書込み制御プログラム8bを起動することにより行われる。この 管理情報書込み制御プログラム8bは、例えば、 第3図に示すような処理に従って行われる。

第3関において、ステップ111で、まず、識別情報格納第3に識別情報が書込まれているか否かを判定する。 識別情報が未常込みの場合には、ステップ112aへと移り、CPU8が入力情報のうちの所定の情報をデコードして、識別情報の許込みか否かの判定をして、ステップ113aで識別情報の書込みを行う。また、識別情報の書込みでする。 カでなければ、このプログラムの処理を終了する。一方、識別情報が書込み済みであれば、ステッ

プ112で、許込み済みの繰別情報を適別情報格

納部3から設出して、これと入力された識別情報との識別情報同士の紹合を行い、ステップ113でその一致か否かを判定し、一致した場合にのみ、ステップ114へと移り、人力された新たなが別で、CPU8が行行をがいるるかを判定し、異性情報格納部22以前であるがでは、異性情報を提出してその識別情報を関する。ない、ステップ112の識別情報の紹合の結果不一致であれば、このプログラムの処理は終了

さて、ICカード1を製造し、利用するためには、通常、ICカード製造者がICカードを製造し、利用するため関心、通常、ICカード製造者がICカードを製造の形態で利用できるようにICカードに所定のデータとか動作プログラム等を書込み、ICカード利用者に発行して、発行を受けたICカード利用者におうがICカードを使うか、ICカード使用者にさらに発行する。

このような場合、ICカード1への動作プログ

ラム产込みが必要なのは、「敷に、ICカードの 製造者とICカード発行者である。ICカードの 製造者はICチップを用いてICカーF1を製造 するが、そのICカーF1が正しく効作するか。 テストする必要がある。そのため、その動作プロ グラムの1つとしてテストプログラムを1Cカー ド1に井込む必要がある。このとき、第4関の (a)に示すように、ICカード製造者の識別情報 (M.-ID)を管理情報書込み制御プログラム8 bに従って、まず、識別情報格納那3に書込み、 次にこの識別情報を用いて属性情報(W一部換え 可)を背込む。その後、テスト用の動作プログラ ム(テストプログラム)を動作プログラム格納那 9に进込んでICカード1のテストを行う。正し く動作すると特定されたICカードIは、同園(b)に示すように、ICカード製造者からICカ ード泡行者Aに渡される。このとき、ICカード 製造者の各込んだ識別情報(M-ID)もICカ ード【と共に【Cカード免行者Aに通知される。 そこで、ICカード発行者Aは、ICカード1

このようにすれば、動作プログラムの書換えを しようとしても、第2図に示す動作プログラム書 込み制御プログラム 8 a の処理により動作プログラム 8 a の処理により動作プログラムの書換えは不可能となる。この動作プログラムの書換えは、第3図に示す管理情報のよいの書換えば、第3図に示す情報格的。 の書換えば、第3図に示す管理情報格的。 の書換えば、第3図に示す管理情報格的。 の書換えば、第3図に示す管理情報格的。 の書換えば、第3図に示す情報格的。 の過程により顕性情報格的。 の過程により顕性情報を 以上に記憶を可能により顕しない限りはできない。そこで、識別情報である『IーID』を 知っているICカード発行者A以外にはそれが不可能になる。

第5回は、複数の動作プログラムが格納できる 【Cカード1であって、その一例としてグラム格納第4は、2つの動作プログラムが格納第9a。 多bの2つの領域が設けられるようにプログラム格納第4が分けて管理されている。また、プログラム格納第4には、第1、第2の動作プログラム格納第9a。9bにそれぞれ心にされてれの属性情報を格納する第1、第2の調介情報を格納する第1、第2の調別情報を格納する第1、第2の識別情報を格納する第1、第2の識別情報を格納する第1、第2の識別情報を格納する第1、第2の識別情報を格納第3a。3bとがそれぞれ設けられている。

第1,第2の属性情報格納部2a、2bには、 先の実施例と同様に、それぞれ第1。第2の動作 プログラム格納部9a、9bに記憶される第1。 第2の動作プログラムに対応してそれぞれの動作 プログラムの専機えに関する属性情報(例えば、 W (ライト)…当機え可、R (リードのみ)…当 換え不可)が記録され、第1、第2の識別情報格 そこで、例えば、ICカード発行者Bが動作プログラムの迫加を希望した場合には、ICカード発行者Aが識別情報 "I-ID" を用いて民性情報を "W… 片換え可" とした上でICカードの発行者BにICカード1を渡す。そして、ICカードを流す。そして、ICカード発行者Aが固性情報を削び "R… 古の上の本では ICカード発行者Aが固体情報をでは ICカード発行者Aが放棄する場合には ICカード発行者Aが放棄する場合には ICカード1と共に識別情報(I-ID)をICカード発行者Bに通知することで済む。

識別情報(I-ID)を通知したくない場合は、 ICカード発行者Aが識別情報(I-ID)を仮の識別情報に普換えた後、ICカード発行者Bへ ICカード1とともに仮の識別情報を通知するようにすればよい。

次に、第5図~第7図に従って他の実施例について説明する。

納部3 a, 3 bには、動作プログラム或いは動作 プログラムを許込んだ者の識別情報(例えば、時 証番号、プログラム名等)が先の実施例と同様に それぞれの動作プログラムに対応して記憶される。

次に、第8関に従ってその動作を説明すると、 そのステップ121で、まず、CPU8が外部設 設8から送出された人力情報のうちの所定の位置 に置かれた情報をデコードしてそれが動作プログ ラムの書込みコマンドであるときに、第1の動作 プログラム格納部9aに対する第込みであるか否 かを判定する。

前記の判定の結果、第1の動作プログラム格納 総8 a に対する許込みであるときにはここで Y E S 条件が成立し、次のステップ 1 2 2 a において、第1の属性情報が再2 a に属性情報が再込まれているかを判定する。このとき属性情報が再込まれているかを判定すれば、次のステップ 1 2 3 a において、その属性情報が再換え可能である否かを判定し、背換え可能である場合には、次のステップ 1 2 4 a において、C P U 8 が動作プログラ

ムのお換えを許可する処理をする。そこで、【C カード】は、第1の動作プログラム格納部9aに 動作プログラムの書込み処理を行うことができる ようになり、外部装置8から送出される動作プロ グラムの訴込み処理を行った後に、この処理プロ グラムによる処理を終了する。.

さて、先のスチップ121の何定において、第 1の動作プログラム格納部9aに対するお込みでないと判定されれば、ここでNO条件となり、次のステップ122bにおいて、第2の属性情報格納部2bに属性情報がお込まれているかの判定がなされる。この判定で属性情報がお込まれていれば、次のステップ123bにおいて、その属性情報がお換え可能であるか否かの判定をして、それ が特換え可能である場合には、次のステップ12 4 bにおいて、CPU6が動作プログラムの背換 えを許可する処理をする。その結果、ICカード 1 は、第2の動作プログラム格納第9 bに動作プ ログラムの許込み処理を行うことができるように なり、外部設置8から送出される動作プログラム の許込み処理を行った後に、この処理プログラム による処理を終了する。

なお、ステップ1228若しくは122bで属性情報が書込まれていない場合、或いはステップ123a若しくは123bで属性情報が普換え可能となっていない場合には、動作プログラムの書込み処理は行われずに、この処理プログラムによる処理は終了する。

このようにすれば、単に属性情報を不可の状態 にしておくだけで、動作プログラムの背込みを禁 止することができる。

このような属性情報自体のお込みと識別情報の お込み、そしてこれらの出換えを行う際には、外 - 爆装武8から管理情報(属性情報及び識別情報)

の書込みについてのコマンドを送出することで行う。 CPU 8 がこのコマンドを受けてそれをデコードすると、それが管理情報の書込みに対するものであるときに CPU 8 は、内部に記憶された管理情報の込み制御プログラム 8 b を起動する。このことで 37 図に示す管理情報の書込み処理が行われる。

第7図において、ステップ131で、まず、CPU6が入力情報のうちの所定の位置に関かれた。これを対してもの動作プログラムに関連情報の書に、第1の動作プログラムに対するときに、第1の動作プログラムに対するときにはからないであるときにはなって、第1の動力があるときにはでは、第1の動力が表現がある。これでは、次のの方ときにはでする。これでは、次のの方とにはできる。これが表別情報が表現が表別情報がある。動別情報がある。動別情報がある。これでは、次のの方ものが認別情報が表現がある。からには、次のの方ものが認別情報の方とには、次のの方ものが認別情報の方とのが認別情報の方といい、次のの方ものが認別情報の方といい、次のの方ものが認別情報の方といい、次のの方ものが認別情報の方といい、次のの方ものが認別情報の方といい、次のの方ものが認別情報の方といいます。

ときに、ステップ138aで第1の識別情報格納領域3aへ識別情報の書込みを行い、その後、この処理プログラムによる処理を終了する。また、識別情報の書込みでない場合にはこの処理プログラムによる処理を終了して、別の処理に移る。

第1の個性情報格納部2a又は第1の識別情報格納部3aのうちの対応する格納部に識別情報又は 属性情報を格納する。このことで、識別情報或い は属性情報の普換え処理が行われる。そして、こ の後にこの処理プログラムによる処理を終了する。 なお、ステップ135aの判定の結果が不一致で あれば、そこで、NO条件となり、この処理プロ グラムによる処理は終了する。

識別情報の再込みでない場合にはこの処理プログ ラムによる処理を終了して、他の処理となる。

また、ステップ132bの判定で識別情報が普 込み済みと判定されれば、ステップ133bで、 書込み済みの識別情報を第2の識別情報格納部3 bから凝出して、これと入力された第2の動作プ ログラムについての躊躇情報との濃別情報闘士の 風仕を行い、ステップ135bでその一致か否か を判定し、一致した場合にのみ、ステップ137 bへと移り、人力された新たな第2の動作プログ ラムについての識別情報又は属作情報を受人れて、 CPUBがいずれかであるかを判定して第2の風 性情報格納部2b又は第2の識別情報格納部3b のうちの対応する格納部に識別情報又は属性情報 を格納する。その後、この処理プログラムによる 処理を終了する。なお、ステップ135bの識別 情報の騒合の結果不一致であれば、この処理プロ グラムによる処理は終了する。そして、他の処理 となる。

次に、以上のような動作をするICカードの発

行手順について第8回に従って説明する。

まず、プログラム格納部4に何も書込まれてい ない第8阕(a)に示す状態のICカード1に対 し、ICカード製造業者が外部装置8にこれを装 着して、第1の動作プログラムに対する識別情報 (M-ID)の許込みコマンドを外部設置8から ICカード1に送出する。ICカード1のCPU 8は、外形装置8から送出されたこのコマンドを デコードし、管理情報の壽込みコマンドであるこ とを知り、前起のデコードに応じて管理情報書込 が制御プログラム8bを起動する。次に、CPU 8が入力情報のうちの所定の位置に置かれた情報 をデコードして第1の動作プログラムについての 管理情報の書込みであることを知り、第1の識別 情報格納部3aに識別情報が書込まれているかど うかを調べる。そして、識別情優が書込まれてい ないと判定すると、CPUBが入力情報のうちの 所定の位置にある情報をデコードして識別情報の 豊込みであることを知り、第1の識別情報格納部 3 aに識別情報(M-ID)の改込みを行い、モ

の後、CPU6は、この処理プログラムによる処理を終了するとともに、外部装置8に管理情報書込み制御プログラムによる処理が終了した応答を返す。このことにより、外部装置8は、そのディスプレイ等を介してICカード製造者に管理情報書込み処理が終了したことを知らせる。

さて、以上のような処理により第8図(a)に ポすICカード1は、同図(b)に示す状態とな ۵.

次に、ICカード製造者が外那装置8を介して 378図(b)に示す状態のICカード1に対して 第1の動作プログラムに対する管理情報の背込み コマンドを送出すると、ICカード1のCPU6 が外部装置8から送出されたコマンドをデコード し、管理指揮の券込みコマンドであることを知り、 管理情報讲込み制御プログラムBbを起動して、 CPUBが入力情報のうちの所定の位置にある情 似をデコードして第1の動作プログラムについて の管理情報の書込みであることを知り、第1の職 別情優格納部3aに識別情優が背込まれているか どうかを調べる。ここで、識別情報が呑込まれて いると判定されると、CPUBは、第1の識別情 規格納部3aから識別情視(M-ID)をICカ ード1内部で設出すとともに、外部装置8に対し て識別情報の入力待ち状態であることの応答を延

この応答を受けた外部装置8は、1Cカード製造者に1Cカード1が漁別情報の入力待ち状態で

あることを知らせ、識別情報を入力するようにメ ッセージする。

そこで、ICカード製造者は、外部装置8を介して第1の動作プログラムに対する識別情報(MーID)を入力するとともに、第1の動作プログラムに対する属性情報(W)の含込み指令をする。このような入力を受けた外部装置8は、識別情報と属性情報の書込みコマンドとを電文としてICカードに送出する。

この電文を受けたICカード1では、CPU6が第1の識別情報格納部3aから誌出した識別情報を外部装置8から送出された第1の動作プログラムについての識別情報との照合を行う。そして、CPU6は、これらの一致を確認した後に、人力情報のうちの所定の位置にある情報をデコードして第1の動作プログラムに対する属性情報(W)の許込みの選性情報(W)の許込み処理を行う。その後、CPU6は、この処理プログラムによる処理を終了させるとともに、外部装置8に対して管理を終了させるとともに、外部装置8に対して管理を受けるというには、CPU6は、この処理プログラムによる処理を終了させるとともに、外部装置8に対して管理を受けていません。

理情報書込み制御プログラム8bによる処理が終了した応答を返す。その結果、外部装置8によりICカード製造者は、管理情報書込み処理が終了したことを知らされる。この処理の結果として、第8図(b)のICカード1は、同図(c)に示す状態となる。

次に、ICカード製造者は、外部装置8を介して1Cカード1に第1の動作プログラム格納部8 aへ動作プログラムの1つとしてICカードの動作をテストするためのテストプログラムを講込むコマンドを送出する。

ICカード1は、そのCPU8で送出されたコマンドをデコードして動作プログラムの書込みコマンドであることを知り、動作プログラムお込み 制御プログラム 6 a を起動する。そして、CPU8が入力情報のうちの所定の位置にある情報をデコードして第1の動作プログラム格納部9aに対する等込みであることを知り、第1の属性情報格納部2aに属性情報がよ込まれているかどうか調べる。ここで、第1の属性情報格納部2aに属性

情報が占込まれており、その属性情報が(W)であるので、これを判定の結果として得たCPU B は、
は、
は、
は、
なみ可である旨の応答を外部装置 B に
返出されるプログラムのデータの待ち状態に入る。
外部装置 B は、
すでに
返出するプログラムが指定されていれば、
それを
返出するが、
そうでなければ、
ICカード製造者
に対してプログラムを送出する処理をするように
メッセージする。そして、
外部装置 B からテスト
プログラムが送出される。

外部装置8から送出されるプログラムのデータを受けると、CPU8は、それを第1の動作プログラム格納部9aに古込み、動作プログラム(現在はICカード1のテストプログラム)のお込みを理を実行する。そして、この書込み終門を終了するとともに、外部装置8に動作プログラム8aによる処理が終了した。今日で、外部装置8を介してICカード製造業者が動作プログラム書込み処理が終了した

特 開平2-1090 (10)

ことを知る。この処理により第8図(c)のIC カード1は同図(d)に示す状態となる。

その後、ICカード製造者は、第1の動作プログラム格納第9 a に記憶されたテストプログラムを使ってICカード1の動作テストを行い、これが正しく動作することが確認(判定)されたときに、第8図(d)に示す状態のICカード1をICカード急行者Aに渡すとともに、テストプログラムに対する薬別情報(M-ID)を1Cカード急行者Aに返知する。

次に、ICカード発行者Aは、外部装置8を介して服合情報(MーID)を入力して、第8関(d)に示す状態のICカード1に対して(MーID)の組合を行って識別情報(MーID)を独立に改定した識別情報、例えば、(IーID)に改定した識別情報、例えば、(IーID)に存して、第1の動作プログラム格納部9aへの動作プログラム(例えば、動作プログラムP)を前記と同様な処理をして書き込む。

- このとき、第8図の(1)に示すように、先に

第1の動作プログラム格納部88に再込まれているテストプログラムが動作プログラムPに背換えられる。したがって、テストプログラムがICカード内部に残ることはない。

また、ICカード発行者Aのほかに、ICカードを直接使用する人又はその間にこのICカードを利用してICカード使用者に提供するようなICカード利用者Bがいる場合には、ICカード発行者Aは、ICカード利用者Bに対して利用者Bが作成する動作プログラムについてその自由な事換えを許可し、かつ、その事換え禁止ができないようにすることができる。

ICカード利用者Bは、郊8図(i)の状態のICカード1の第2の動作プログラム格納部分もに動作プログラムQを普込んで第8図(j)の状態のICカードにするが、動作プログラムQに対する属性情報WをRに変えることができないので、動作プログラムQを持換え不可にすることはできない。

ここで、I C カード利用者 B が動作プログラム Q を B 換え不可にしたい場合には、第8図 (j) の I C カード 1 を I C カード発行者 A の所へ持っ て行き、 I C カード利用者 B が指定する動作プロ グラム Q に対する 仮の識別情報 (C - I D) を第 2 の識別情報格納部3 b に 書いてもらって第8 関 (k) に示す I C カード 1 にすることで簡単にで きる。

このようにした後は、ICカード利用者Bが動作プログラムQに対する仮の識別情報(C-ID)を使って管理情報改込み制御プログラムBbで第2の識別情報格納部3bに記憶された(C-ID)を動作プログラムQに対する識別情報(B-ID)

に計換えるとともに、第2の別性情報格納部2b に記憶された甲をRに背換えて第8関(1)に示す状態のICカード1にする。

一方、ICカード免行者Aが他人によるICカードの第2の動作プログラム格納部8 b への動作プログラム格納部8 b への動作プログラム音込みを許さない場合には、第8図(g)に示す状態のICカード1の第2の調解情報格納部3 b に にする。次に、第2の属性情報格納部2 b に R を書込んで第8図(m)に示す状態のICカード1にすれば済む。

また、ICカード発行者AがICカード利用者BによるICカード1の第2の動作プログラム格納第8bへの動作プログラムQの書込み及びその動作プログラムQが高換え不可となることを最初から許す場合には、ICカード1の第2の識別情報格納第3b及び第2の属性情報格納第2bに何も書込んでいない状態のICカード、すなわち、第8図(g)の状態のICカード1をICカード利用者Bに渡せばよい。

このようにすれば、格納される動作プログラムの数にかかわりなく、濃漬情報の数を低減させることができ、その濃漬情報の配位領域を小さくできる。

次に、第9頃の実施例におけるICカードの発行について、システムプログラムとアプリケーシ

以上の実施例では、ICカード1のプログラム格納部4に2つの動作プログラムが入れられる場合を例としているが、これは、3つ以上の動作プログラムが入れられるようにしてもよく、動作プログラムの数が多ければ、また、それに対応して製剤情報或いは属性情報の記憶領域を探れば、それだけ、さらに多くの条件でのICカードを発行することが可能となる。

次に、この免明のさらに他の災難例について第 8図、第10図を参照して説明する。

第9関は、第5関に示す第1、第2の識別情報 3 a、3 bの2つの識別情報を共通にして、それ を1つの識別情報3として第1、第2の動作プロ グラム9 a、9 bに共通に使用するようにした例 である。その動作プログラムの書込み処理につい ては、第6関の場合と同様であるので測愛する。

議別情報の紹合による属性情報の審込み処理については、第10図に示すように、ステップ14 1で識別情報書込み済みか否かを判定し、ステップ142で外軍装置8から送出された識別情報と

ョンプログラムを型位する例について説明する。 なお、識別情報の書込みやその後のテストプログ ラムの書込みまでの手続き等は、第5関に示す実 編例と同様であるので質愛する。

前述したように、ICカード1のテストを行い、 正しく動作すると判定されたICカード1がICカード型をおれたICカード型であるICカード型である。ICカード型である。ICカード型である。ICカード型を表現がアファックのよりである。ICカード型を表現がアファックのよりである。このとは、アプリケーションである。。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

(では、アプリケーションである。

次に、収退情報書込み制御プログラム8bに従

ってICカード製造者から通知された識別情報 (M-ID) を用いて識別情報を、例えば、発行者 等を示す "I-ID" に背換え、第1の別性情報 格納郎2 aの別性情報も "R…背換え不可" に背換える。このようにすれば、システムプログラムの表換えをしようとしても、管理情報をプログラムの力である。2000年により動作プログラムの力が表示の表換えば不可能となり、 識別情報である "I-ID"を知っているICカード発行者人のみがそれをすることが可能である。

ここで、ICカード利用者Bが、例えば、アプリケーションプログラムの追加を希望した場合には、ICカード発行者Aが第2の属性情報格納第2bの属性情報を"W… 古換え可"とした上でICカード利用者BにICカード1を波すものである。このとき、ICカード利用者Bは、アプリケーションプログラムの追加を行うことができる。

この場合、ICカード利用者Bは、アプリケーションプログラムの背換えは自由にできるが、シ

CPU6側に内蔵されたROM又はマスクROM 等に記憶されていることがベターであるが、これは、必ずしもCPU6側に記憶されている必要はなく、これらをプログラム格納部4に記憶しておいてもよい。また、このプログラム格納部4は、EEPROMである必要はなく、RAMであってもよい。

なお、各実施例における情報人出力部7と処理 部Bとは、一体となっていて、CPUBがプログ ラムを実行することでこれらが実現されてもよい ことはもちろんである。

[免明の効果]

以上説明したように、この発明にあっては、ICカードの内部に動作プログラムの書換え可否情報と紹介情報とを設けておき、神換え可否情報を参照して動作プログラムの書換えが或いは否の制御を行い、脳合情報の一致により動作プログラムの書換えに関する機限を与えるようにしているので、ICカードの動作プログラム、或いはその書換えに関する機密性が向上し、不正な動作プログ

ステムプログラムを再換えることはできない。また、 I C カード 発行者 A がシステムプログラムの 再換えをしたい場合には、 I C カード 利用者 B か ら I C カード I を回収し、その第 I の減性情報格 納邸 2 a に記憶された 減性情報 "R… 普換え不可" を調性情報 "W… 消換え可" に変更することによ り行うことができる。

以上説明してきたが、実施例では、図性情報格納部3をプログラム格納部4 に設けているが、これは情報記憶部5に設けても よく、神挽え可能なメモリの領域に設けられれば どこでもよい。また、属性情報格納部2と識別情 提格納部3とは、速捷した1つの情報の一部とし て割り優られていてもよい。この場合には、その 格納部は1つであって、こから込むした情報の 一部をそれぞれ利用することになる。さらに、適 性情報と識別情報とは、動作プログラムの特定の 位置に配置されてもよい。

また、動作プログラム書込み制御プログラム 6 a とか、管理情報書込み制御プログラム 8 b は、

ラムの背換えを防止することができる。 4.関西の簡単な説明

第1回は、この発明を適用した【Cカードの一 実施例を示すブロック図、第2図は、その動作ブ ログラムの古込み処理におけるフローチャート。 第3図は、その識別情報及び属性情報の斧込み処 理におけるフローチャート、第4回は、連別情報 及び属性情報の使用状態の一例を示す説明図、第 5 隣は、この危明を適用した I C カードの他の実 直例を示すブロック図、第8回は、その動作プロ グラムの貴込み処理におけるフローチャート、第 7 図は、その盟別情報及び属性情報の含込み処理 におけるフローチャート、第8世は、第5世の実 施例におけるプログラム格納窓の使用状態の - 例 を示す説明図、第8回は、この意明を適用したⅠ Cカードのさらに他の実施側のブロック図、第1 0 図は、その識別情報及び属性情報の書込み処理 におけるフローチャートである。

1…1 Cカード、2…属性情報格納部、

2 a -- 第1の属性情報格納部、2 b -- 第2の属

特開平2-1090 (13)

性情视格納部、3一識別情報格納部、

3 a --第1の識別情報格納部、3 b --第2の識別情報格納部、4 --プログラム格納部、

5…情恨記憶部、6…処理部 (CPU)、

B a …動作プログラム書込み制御プログラム、

8 b …管理情報者込み制御プログラム、

7…情报入山力部、8…外部装置、

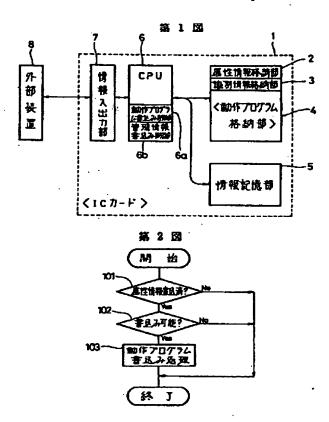
9…動作プログラム格納部、

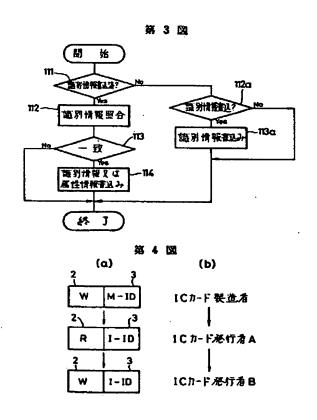
9 a…第1の動作プログラム格納邸、

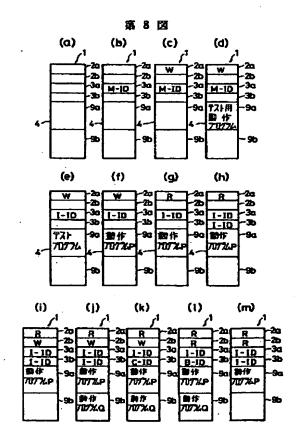
9b…第2の動作プログラム格納部、

R…属性情報(普換え不可)、W…属性情報(背換え可)、MーID…識別情報(ICカード 製造者)、IーID…識別情報(ICカード発 行者A)。

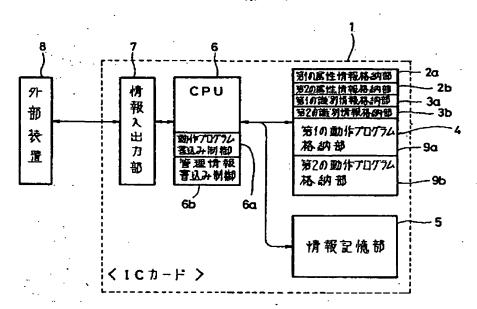
特許出願人 日立マクセル株式会社



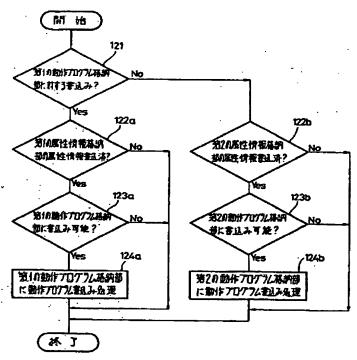


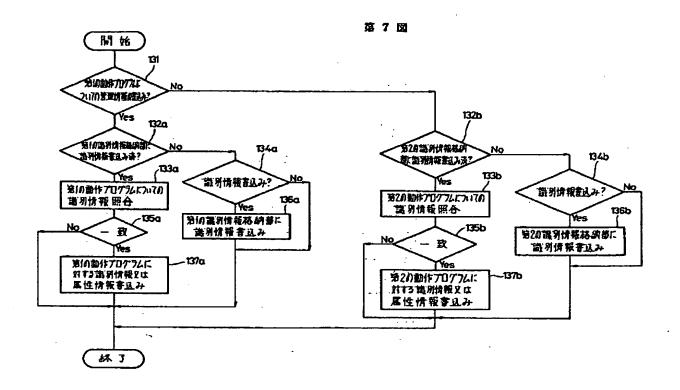


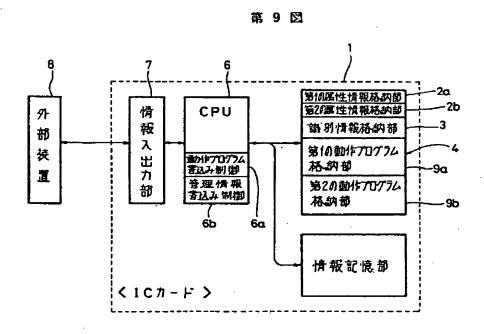
第 5 図



第 6 図







第 10 図

15 m

